

中山大学

二 00 六 年攻读硕士学位研究生入学考试试题

科目代码: 413

科目名称: 数理逻辑

考试时间: 1 月 15 日 下午

考生须知

全部答案一律写在答题纸上,
答在试题纸上的不得分! 请用
蓝、黑色墨水笔或圆珠笔作答。
答题要写清题号, 不必抄题。

一. 选择题 (本题共 30 分, 每小题 5 分)

- 下面哪个命题是命题“明天不下雨并且明天不出太阳”的否定:
(a) 明天不下雨或者明天出太阳
(b) 明天下雨并且明天出太阳
(c) 明天不下雨并且明天出太阳
(d) 如果明天不下雨, 则明天出太阳
- 用命题形式表达如下复合命题: 如果张三追求王二, 则李四不追求王二; 否则李四追求王二。其中正确的表达是:
(a) $(p \rightarrow \neg q) \rightarrow (\neg p \rightarrow q)$
(b) $(p \rightarrow \neg q) \vee (\neg p \rightarrow q)$
(c) $(p \rightarrow \neg q) \wedge (\neg p \rightarrow q)$
(d) $(p \rightarrow q) \vee (\neg p \rightarrow \neg q)$
- 设 $S(x)$ 代表“ x 是学生”, $T(x)$ 代表“ x 是教师”, $L(x, y)$ 代表“ x 喜欢 y ”, 则命题“所有学生都喜欢某些老师”可用下列哪个公式表达
(a) $\forall x(S(x) \rightarrow L(x, y))$
(b) $\forall x \exists y(S(x) \wedge T(y) \wedge L(x, y))$
(c) $\forall x(S(x) \rightarrow (\exists y) T(y) \wedge L(x, y))$
(d) $\forall x \exists y(S(x) \wedge T(y) \rightarrow L(x, y))$
- 下述论证形式中, 哪个不是有效论证?
(a) $p \rightarrow q, \neg q; \therefore \neg p$
(b) $\neg p \vee q, p \rightarrow (r \wedge s), s \rightarrow q; \therefore q \vee r$
(c) $p \rightarrow (q \vee r), \neg r; \therefore \neg q \rightarrow \neg p$
(d) $p \rightarrow q, \neg(q \rightarrow r) \rightarrow \neg p; \therefore p \rightarrow r$
- 全体含有 n 个不同的命题变元的重言式给出的不同的 n 元真值函数的个数是:
(a) 1 个
(b) n 个
(c) n^2 个
(d) 2^n 个
- 设 A, B 是一阶语言 L 中的公式, I 是语言 L 的某一解释, v 是解释 I 下的任一个赋值。则下面关于解释和赋值的说法中, 不正确的是:
(a) 若赋值 v 不满足公式 A , 则 v 满足公式 $\neg A$
(b) 若 A 在解释 I 下不真, $\neg A$ 也可能在解释 I 下不真。
(c) 若赋值 v 满足 $A \rightarrow B$, 则 v 不满足 A 或 v 满足 B
(d) 若 $A \rightarrow B$ 在解释 I 下为真, 则 A 在 I 下为假或 B 在 I 下为真

二. 简答下述问题 (本题共 16 分, 每小题 8 分):

1. 叙述可判定性的概念, 并说明通常的命题演算公理系统是否为可判定的。
2. 叙述项 t 对变元 x 在一阶公式 A 中代入自由的概念;
并判断变元 x_2 对公式 $(\forall x_2)A_1(f(x_2)) \rightarrow (\exists x_3)A_2(x_1, x_2, x_3)$ 中的 x_1 是否代入自由。

三. 判断下述说法是否正确并说明理由。(本题 16 分, 每小题 8 分)

1. 若一阶公式 A 和 B 都是可满足的, 则公式 $A \wedge B$ 也是可满足的。
2. 若某个一阶公式集 S 是不一致的, 则必存在 S 的一个有限子集 S' , 使 S' 不一致。

四. 回答下述问题 (本题共 20 分, 每小题 10 分)

1. 设某一阶语言 L 中包含个体常元 a_1 、函数 f^1_1, f^1_2, f^2_2 及谓词 A_1^2 等, 可构造如下通常的算术模型 (或算术解释): 令该模型的论域是非负整数集合; 令常元 a_1 为数 0; 函数 f^1_1, f^1_2, f^2_2 分别解释为后继函数及非负整数的加法函数和乘法函数; 谓词 A_1^2 解释为相等关系。根据这一解释:

- (1) 给出一个一阶公式, 使其在通常的算术模型中可满足而不真。
- (2) 给出一个一阶公式, 使其在通常的算术模型中为真而但该公式不是逻辑有效 (或普遍有效)。

2. 判断下述公式: $(\forall x_1)(\exists x_2)A_1^2(x_1, x_2) \wedge (\exists x_2)(\forall x_1)\neg A_1^2(x_1, x_2)$, 是否可满足和是否逻辑有效, 若可满足, 构造使之为真的模型; 若不逻辑有效, 构造使之为假的模型。

五. 按要求解答 (本题 20 分, 每小题 10 分)

1. 求合取范式形式的命题形式, 使它逻辑等值于下式: $p \leftrightarrow q$
2. 对下列公式, 求与之证明上等价的前束范式:
 $((\forall x_1)A_1^2(x_1, x_2) \rightarrow \neg(\exists x_2)A_1^1(x_2)) \rightarrow (\forall x_1)(\forall x_2)A_2^2(x_1, x_2)$

(余下试题转下页)

(第3项在背面)

六. 证明下述结论(本题 14 分):

证明下述两个命题逻辑的形式系统 S_1 和 S_2 具有相同的定理集合:

形式系统 S_1 的公理组包括如下三条公理模式:

$$(A1) \quad A \rightarrow (B \rightarrow A)$$

$$(A2) \quad (A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C))$$

$$(A3) \quad ((\neg A \rightarrow \neg B) \rightarrow (B \rightarrow A))$$

S_1 的推理规则是分离规则: 从 $A, A \rightarrow B$, 可得 B 。

形式系统 S_2 的公理组包括如下三条公理模式:

$$(A1) \quad A \rightarrow (B \rightarrow A)$$

$$(A2) \quad (A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C))$$

$$(A3) \quad (\neg A \rightarrow \neg B) \rightarrow ((\neg A \rightarrow B) \rightarrow A)$$

S_2 的推理规则是分离规则: 从 $A, A \rightarrow B$, 可得 B 。

七. 证明下述结论(本题 16 分)

设公式集 Γ 是将命题逻辑系统扩充得到的极大一致公式集合, 证明:

(1) 对任一公式 A , $\Gamma \vdash A$ 当且仅当 $A \in \Gamma$

(2) 公式 $A \rightarrow B \in \Gamma$ 当且仅当 $A \notin \Gamma$ 或 $B \in \Gamma$

八. 证明下述结论(本题 18 分)

设 A 是任一个一阶公式, 若 y 不是公式 $\forall xA$ 的自由变元, 且 y 对 x 在 A 中代入自由, 记 $A[y/x]$ 是将 A 中 x 以 y 代入后得到的公式, 证明公式 $\forall xA \leftrightarrow \forall y A[y/x]$ 是逻辑有效的公式。